PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

07-013486

(43)Date of publication of application: 17.01.1995

(51)Int.CI.

G09C 1/00 G06F 12/00

(21)Application number: 06-092992

(71)Applicant : BULL CP 8

(22)Date of filing:

06.04.1994

(72)Inventor: UGON MICHEL

(30)Priority

Priority number: 93 9304073

Priority date: 06.04.1993

Priority country: FR

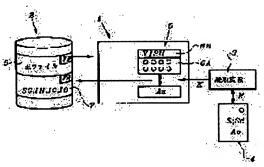
(54) METHOD FOR SIGNING INFORMATION FILE AND DEVICE FOR IMPLEMENTING THIS METHOD

(57)Abstract:

PURPOSE: To shorten the calculation and verification time of a signature by taking at least a part of a file into consideration and generating a subfile and writing information, which can discriminate each part of a main file used for calculation of at least the signature, in this subfile and relating the subfile to the signature and signed files.

CONSTITUTION: A portable electronic object 4 is related to an information processor 1, and a calculation algorithm (ciphering) is expanded in the processor 1 and the object 4 so that a signature SG is a function of a secret key in the object and file contents. In this case, the processor 1 can expand a signature algorithm, AS of at least a part of a main file EP stored in a part 5 of a large- capacity memory 2. Each time the signature is

calculated, a subfile FS is generated which includes the signature SG and a parameter or information which discriminates data used for calculation of this signature, and it is registered in the subfile FS.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

06.04.1994

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

3050484

[Date of registration]

31.03.2000

[Number of appeal against examiner's decision of

rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision

of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2000 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

FΙ

(11)特許出願公開番号

特開平7-13486

(43)公開日 平成7年(1995)1月17日

(51) Int.Cl.⁶

識別記号

庁内整理番号

技術表示箇所

G09C 1/00

8837-5L

G06F 12/00

5 3 7 D 8944-5B

審查請求 有 請求項の数25 FD (全 14 頁)

(21)出願番号

特願平6-92992

(22)出願日

平成6年(1994)4月6日

(31)優先権主張番号 9304073

(32)優先日

1993年4月6日

(33)優先権主張国

フランス (FR)

(71)出願人 593023176

プル・セー・ペー・8

フランス国、78430・ループシエンヌ、ベ

ー・ペー・45、ルート・ドウ・ベルサイ

ユ、68

(72)発明者 ミシエル・ユゴン

フランス国、78310・モルバ、リユ・デ・

セパージユ、6

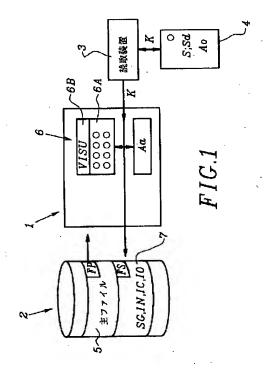
(74)代理人 弁理士 川口 義雄 (外2名)

(54) 【発明の名称】 情報ファイルの署名方法及びそれを実施するための装置

(57)【要約】

【目的】 署名の計算及び検証時間の短縮可能な情報フ アイルの署名方法及び装置を提供する。

【構成】 本発明は、メモリと処理回路を備え署名者 の自由になる携帯式電子オブジェクト(4)の秘密メモ リ・ゾーンに記憶された、署名者に固有であるがそれ自 体は未知の、少なくとも1つの秘密データ(S;Sd) を考慮に入れて、情報処理装置(1、3、4)の回路 に、ファイルの少なくとも1つの署名(SG)を計算さ せ、計算された署名を主ファイルに関連付けることから なる種類の、主情報ファイル(FP)の署名方法に関す る。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 メモリと処理回路とを備え署名者が自由 に使用できる携帯式電子オブジェクト(4)の秘密メモ リ・ゾーンに記憶された署名者に固有の秘密データ

(S;Sd)を少なくとも考慮に入れて、情報処理装置 (1、3、4)の回路によってファイルの少なくとも 1 つの署名 (SG)を計算させるステップと、計算された 署名を主ファイルに関連付けるステップとからなるタイプの、主情報ファイル(FS)の署名方法であって、各 署名の計算の際にさらに、署名が署名者の秘密データと 10 ファイルの考慮された各部分との関数となるように、主ファイルの少なくとも 1 つの部分を考慮に入れるステップと、この署名の計算に使われた主ファイルの各部分を 識別するための情報 (IN)を少なくともそこに書き込むステップと、副ファイルを対応する署名ならびに署名 されたファイルに関連付けることからなるステップとを 特徴とする情報ファイルの署名方法。

【請求項2】 副ファイルを対応する署名(SG)に関連付けるために、処理装置によって副ファイル内にこの対応する署名を書き込ませるステップからなることを特 20 徴とする、請求項1に記載の方法。

【請求項3】 署名装置が、第1の計算アルゴリズム (Aa)を展開する処理装置(1)と、署名者の携帯式 電子オブジェクト(4)とから構成され、補足情報(IC)、特に署名装置、すなわち署名の計算の際に実際に使われた装置(1)または第1アルゴリズム(Aa)あるいはその両方を識別するためのデータを副ファイルに書き込むステップからなることを特徴とする、請求項1に記載の方法。

【請求項4】 署名装置が、第1の計算アルゴリズム (Aa) を展開する処理装置(1)と、第2の計算アルゴリズム(Ao)を展開する署名者の携帯式電子オブジェクト(4)とから構成され、携帯式オブジェクトの識別データ(IO)を副ファイルに書き込むステップからなることを特徴とする、請求項1に記載の方法。

【請求項5】 潜在的各署名者に固有の秘密データが、 多様化されたデータ(Sd)、すなわち署名者ごとに異 なるデータであることを特徴とする、請求項1に記載の 方法。

【請求項6】 携帯式オブジェクトの識別データ(IO)が、署名の検証の際に、データを漏らさずに、署名検証装置の処理回路に、この署名の計算に使われたオブジェクトの秘密データ(Sd)を再計算させるためのデータを含むことを特徴とする、請求項1に記載の方法。

【請求項7】 携帯式オブジェクトの識別データ(IO)が、オブジェクトによって展開されたアルゴリズムを表す、言い換えれば利用されたオブジェクトのタイプを表すデータを含むことを特徴とする、請求項4に記載の方法。

【請求項8】 潜在的各署名者に固有の秘密データが、

非多様化データ(S)であることを特徴とする、請求項 1に記載の方法。

【請求項9】 署名装置が、第1の計算アルゴリズム (Aa)を展開する回路を備えた処理装置(1)と、第 2の計算アルゴリズム (Ao) を展開する回路を備えた 署名者の携帯式電子オブジェクト(4)とから構成さ れ、署名者に固有の秘密データ(S;Sd)を、漏らさ ずに考慮に入れるために、外部データ(E)を作成し、 それを処理装置の回路からオブジェクトの回路へ伝送す るステップと、その後に第2アルゴリズム(Ao)を展 開し外部データ(E)と秘密データ(S;Sd)とを考 慮に入れさせることによって、オブジェクトの回路にキ ー (K) を計算させるステップと、その後にこのキー (K) をオブジェクトの回路から処理装置の回路に伝送 するステップと、最後に第1アルゴリズム(Aa)を展 開し、キー(K)と少なくとも主ファイルの前記部分と を考慮に入れさせることによって、処理装置の処理回路 に署名(SG)を計算させるステップとからなることを 特徴とする、請求項1に記載の方法。

【請求項10】 外部データ(E)が、処理装置(1)の処理回路によって自動的に、特にランダムに作成され、この外部データ(E)が、副ファイル(FS)の補足情報(IC)のうちに書き込まれることを特徴とする、請求項9に記載の方法。

【請求項11】 外部データ(E)が、ファイルの署名の日付または時間あるいはその両方の関数であり、あるいはそれらから構成され、この外部データ(E)または署名の検証の際にそれを再計算するための情報あるいはその両方が、副ファイル(FS)の補足情報(IC)のうちに書き込まれることを特徴とする、請求項9に記載の方法。

【請求項12】 外部データ(E)が、主ファイル(FP)から引き出された情報またはそれに関係する情報あるいはその両方から構成されることを特徴とする、請求項9に記載の方法。

【請求項13】 外部データ(E)を構成する前記情報が、主ファイル(FP)からランダムに引き出され、この外部データを再構成するための情報が、副ファイル(FS)の補足情報(IC)のうちに書き込まれることを特徴とする、請求項12に記載の方法。

【請求項14】 署名装置が、処理装置(1)と、第2アルゴリズム(Ao)を展開する回路を備えた署名者の携帯式電子オブジェクト(4)とからなり、署名者に固有の秘密情報(S;Sd)を漏らさずに考慮に入れるために、主ファイルの少なくとも前記部分を処理装置の回路からオブジェクトの回路へ伝送するステップと、その後第2アルゴリズム(Ao)を展開し、前記部分と秘密データ(S;Sd)とを考慮に入れさせることによって、オブジェクトの回路に署名(SG)を計算させるステップと、その後にこうして計算された署名(SG)を

副ファイル (FS) に書き込むステップとからなることを特徴とする、請求項1に記載の方法。

【請求項15】 署名の日付または時間あるいはその両方や主ファイルの名称またはヘッドあるいはその両方など署名の計算で考慮に入れるべき他の少なくとも1つのパラメータをオブジェクトの回路に伝送するステップと、こうして考慮された他の各パラメータを再発見するための情報を副ファイル(FS)に書き込むステップとからなることを特徴とする、請求項14に記載の方法。

【請求項16】 オブジェクト(Ao)のアルゴリズム 10 が、処理装置とオブジェクトと主ファイル(FP)及び 副ファイル(FS)を含むメモリとの間でのパラメータ、データ、計算及び交換の全体を管理するように構成 されることを特徴とする、請求項14に記載の方法。

【請求項17】 請求項1に記載の方法を実施することによって得られる、主情報ファイル(FP)に関連する決定された署名を検証するための方法であって、主ファイルに関連する副ファイルのおかげで、当該の署名を得るのに使われた主ファイルの各部分を識別するステップと、こうして識別された各部分を考慮に入れて、処理装 20置(1)の処理回路に署名(SG')を再計算させるステップと、再計算された署名(SG')を関連する署名(SG)と比較するステップと、再計算された署名を漏らさずに比較の結果を示すステップとからなることを特徴とする方法。

【請求項18】 署名の計算に、主ファイルの前記部分以外のパラメータを考慮に入れる必要があり、計算の際に考慮に入れられた他の各パラメータを再発見または再計算するための補足データを識別するために、副ファイルを読み取るステップからなることを特徴とする、請求 30項17に記載の方法。

【請求項19】 主ファイルの内容を表示する手段(6 B、18)と、各署名者の自由になり、各署名者が、署名の計算の際に考慮に入れるために主ファイルの少なくとも一部分を選択できるようにする手段(6 A、10、20、21)とを備えることを特徴とする、請求項1に記載の方法を実施するための装置。

【請求項20】 ファイルの少なくとも一部分を選択するための手段(6A、10、20、21)が、ファイルの署名者によるファイルの1つまたは複数の部分の手動 40選択、あるいは処理装置(1)によるファイル全体の自動選択を可能にするように構成されることを特徴とする、請求項19に記載の装置。

【請求項21】 既にあるファイルに関連付けられている各署名の名称または順序を表示する手段と、1つまたは複数の署名をその検証のために選択する手段(13、14)と、計算中または検証中の署名の順序または名称を表示する手段とを備えることを特徴とする、請求項19に記載の装置。

【請求項22】 処理装置(1)が適当なアルゴリズム 50

を利用するように、計算中の署名に使われるまたは検証中の署名に使われた携帯式オブジェクト(4)の諸特性を処理装置(1)に指定する手段("OPTIONS")を備えることを特徴とする、請求項19に記載の装置。

【請求項23】 署名(SG)を検証するために、署名の計算の際に考慮された主ファイル(FP)の各部分以外の、署名の計算の際に考慮されたパラメータを、漏らさずに再発見または再計算できるように構成されたモジュールに結合された検証装置を備えることを特徴とする、請求項19に記載の装置。

【請求項24】 モジュールが、検証装置に接続できる、メモリとこのメモリの処理回路とを備えた携帯式電子オブジェクトであることを特徴とする、請求項23に記載の装置。

【請求項25】 署名者の自由になる、それらの署名者に固有の署名を計算するための、携帯式電子オブジェクトのうち少なくともいくつかが、これらのオブジェクトが、ファイルに署名するために、また非多様化秘密データ(S)と多様化秘密データ(Sd)のどちらを使って計算された署名を検証するためにも無差別に使用できるように、検証モジュールを形成するように構成されていることを特徴とする、請求項24に記載の装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、情報ファイル(電子ファイルとも称す)の署名方法、署名の検証方法、及びこの方法を実施するための装置に関する。

[0002]

【従来の技術】あらゆる性質の情報を情報処理手段を用いて様々な対話者間で交換することがますます増えてきている。たとえば、ファイルを2進情報の形で伝送する、電子メールの場合がそうである。

【0003】ファイルに含まれる情報の性質または重要度に応じて、その発信者すなわち作成者を正しく識別することが必要なことがあり、あるいは資格のある人物がその同意を与えたまたはかかるファイルを有効であると確認したことを検証することが必要なこともあり、それも手書き文書やタイプ文書の場合よりもさらに確実な方法でそうする必要がある。実際に、タイプ文書の作成者やかかる文書に関与する資格のあるすべての人物は、文書に添えられた手書きの署名で識別することができる。

【0004】文書の有効性確認の概念は、たとえばある種の行為の実行を認める目的で、1人または複数の人物が文書に署名または略署名しなければならない環境で生じる。公式文書、行政または会計印刷物、1人または複数の人物に権限を与えるあらゆる文書、あるいは複数の人物を巻き込むあらゆる文書(たとえば契約)の場合に特にそうである。

【0005】ペーパ文書(手書きまたはタイプ)の場合

にはサポート・ペーパに署名が付けられるので、その作 成者または有効性を確認した人物の識別を推測すること が比較的容易であるが、電子ファイルではそうではな い。実際に、電子ファイルは、論理値"0"または "1"をもつ一連のビットから構成される。その結果、 かかるファイルに添付されたその作成者または有効性を 確認した人物の識別の指示だけでは、所与の瞬間に存在 するファイルが、前記の人物が署名または確認した時点 にそれが存在した状態にあることを証明するには十分で はない。

【0006】このため、各署名者ごとに処理回路に電子 署名を計算させ、こうして計算された各署名をファイル と関連付けることにより、かかるファイルに電子的に署 名を付けることが考案された。この電子署名は、ファイ ルの内容と1人の署名者または1つの署名者グループに 固有の少なくとも1つのパラメータとの関数である。署 名者の識別の検証手順は、処理回路に署名を再計算さ せ、この再計算された署名を関連する署名と比較するこ とからなる。

【0007】侵入者、すなわち署名する資格のない人物 20 は、本来の署名者に固有のパラメータを手にしていない ため、ファイルを修正しそれに整合性のある署名を関連 付けることができない。同様に、複数の人物が文書に署 名しなければならない環境では、少なくとも1人の人物 が既に署名した後にファイルが修正されると、既に計算 済みの各署名を整合性のある署名で置き換えることが不 可能なことになる。

【0008】このような署名の計算・検証方法は、フラ ンス特許第2514593号明細書に記載されている。 この特許は、米国特許第4656474号及び欧州特許 30 第077238号に対応している。

【0009】この方法は、潜在的各署名者に、マイクロ コンピュータ・カード (チップ・カードとも称する) の ような携帯式オブジェクトを与えることからなる。この カードのメモリに、そのオブジェクトの処理回路のみが アクセスできる秘密キーが格納されている。秘密キーは 多様化されている。すなわち、オブジェクトごとに異な っており、異なる2つのオブジェクトが同じメッセージ に同じ方式で署名できないようになっている。

【0010】署名ステップは、厳密に言えば、オブジェ 40 クトを情報処理装置(その中でファイルが作成され、そ こから他の装置にファイルが送られる装置でよい)に関 連付け、署名が秘密キーとファイル内容との関数となる ように装置中及びオブジェクト中で計算アルゴリズムを 展開させることによってファイルに署名することからな る。

【0011】秘密キーがオブジェクト外に漏れるのを避 けるため、署名を完全にオブジェクト内部でその処理回 路によって計算し、あるいはオブジェクトによって部分 的結果を計算し、それを処理装置の回路に送ってそこで 50

計算を完了する。さらに、処理装置はたとえばデータ圧 縮アルゴリズムを使用して計算を開始し、厳密にはオブ ジェクトが署名を計算する。署名は、その計算後にファ イル及び署名者の識別に関係する情報と共に伝送され

【0012】検証ステップは、適当な装置の処理回路 に、ファイルを漏らさずにその署名を再計算させ、次い でこの再計算された署名をファイルに付けられた署名と 比較し、最後に比較の結果(この2つの署名が一致する か否か) だけを示すことからなる。再計算が可能になる のは、検証装置の処理回路が、ファイルと共に送られた 署名者の識別に関する情報から署名者の多様化された秘 密キーを漏らさずに再計算し、この再計算されたキーか ら署名を再計算することのできるアルゴリズムを含む。 再計算されたキーは、その秘密の性質が保たれるように 検証装置の回路の外部に漏らされない。再計算された署 名が漏らされないのは、検証動作を観察していた侵入者 が再計算の結果を私利のために利用できないようにする ためである。

[0013]

【発明が解決しようとする課題】しかしながら、これら 既知の署名方法は、とりわけ、署名の計算と検証の際に ファイル全体を考慮に入れる必要があるという不都合を 示す。このため様々な理由から厄介なことが生じる可能

【0014】第1の理由は、ファイルにただ1人の人物 が署名しなければならない場合、あるいは誰もそれに修 正を加えず複数の人物が署名しなければならない場合に 該当するもので、ファイルが長すぎる場合に、署名の計 算と検証のプロセスにかなりの時間がかかる可能性があ ることによる。これは、情報処理の目的と矛盾する。

【0015】ところで、ファイル中には、敏感といえる 情報とそうでない情報が存在する。敏感な情報とは、内 容に関するものである。すなわち、合計ファイルの数 値、報告書や手紙の特定の段落などである。敏感でない 情報とは、形式に関するものである。たとえば、それが あると内容の変更なしにファイルの価値が高まり、それ がなくてもまたは修正されても重要ではない、付随テキ ストなどである。

【0016】第2の理由は、複数の人物が、ファイルの あるゾーンを修正するまたはファイルに情報を追加する 権限を与えられて、ファイルに署名するよう仕向けられ る場合に該当するもので、この場合、既知の方法では、 最後の署名者の署名だけを真正であると宣言することが できる。というのは、ファイルに対するそれぞれの修正 または追加により、以前の署名を作成するのに使われた パラメータが修正されるからである。

【0017】本発明の第1の目的は、従来の技術の方法 に比べて署名の計算・検証時間を削減できるようにする ことである。

7

【0018】本発明の第2の目的は、同じファイルを場合によっては修正し、あるいは第1の署名者がその有効性を確認した後に追加を行って、複数の人物が署名できるようにすることである。

[0019]

【課題を解決するための手段】上記の目的は、署名者の 自由になる、メモリと処理回路とを備えた携帯式電子オ ブジェクトの秘密のメモリ・ゾーンに記憶された、署名 者に固有のそれ自体は未知の少なくとも1つの秘密デー タを考慮に入れて、情報処理装置の回路にファイルの少 10 なくとも1つの署名を計算させるステップと、計算され た署名を主ファイルに関連付けるステップとからなる種 類の主情報ファイルの署名方法であって、各署名の計算 の際に、さらに、署名が署名者の秘密データとファイル の考慮される部分との関数となるように、ファイルの少 なくとも一部分を考慮に入れるステップと、副ファイル を作成し、少なくともその署名の計算に使われた主ファ イルの各部分の識別を可能にする情報をそこに書き込む ステップと、副ファイルを対応する署名及び署名付きの ファイルに関連付けるステップとからなることを特徴と 20 する方法を提唱する本発明によって達成される。

【0020】他の特徴によれば、副ファイルを対応する 署名に関連付けるために、署名を副ファイルに書き込む。

【0021】他の特徴によれば、各署名者の秘密データを、署名者の自由になるメモリと処理回路とを備えた携帯式電子オブジェクトの秘密のメモリ・ゾーンに記憶する。

【0022】他の特徴によれば、好ましくは署名者に固有のデータを多様化して、異なる2人の署名者が同じフ 30 ァイルを同じ方式で署名できないようにする。この特徴により、たとえば前掲の特許明細書に記載の方法を実施することによって各署名者を再発見することにより、各署名者を識別することが可能になる。それにもかかわらず、多様化されていないデータ、すなわち少なくとも複数の署名者に共通するデータを利用することも、ファイルが権限のある人物によって署名されたことだけを知ればよく、それが誰かを厳密に知る必要はない場合には可能である。

【0023】本発明による、計算されたファイルの決定 40 された署名を検証する方法は、副ファイルのおかげで、最初の計算の際に使用されたものに対応する感知されたパラメータを考慮に入れた当該の署名を得るために使われた署名済みファイルの各部分を、処理回路に再計算させるために識別するステップと、再計算された署名を関連する署名と比較するステップと、比較の結果を示すステップとからなることを特徴とする。

【0024】本発明は、従来技術の方法の安全性を保存しながら、より大きな柔軟さと多数の利点を持つので、特に有利である。

【0025】具体的には、署名者がファイル全体に署名することを選択した時から、署名者はその内容全体が敏感な情報から構成されると推定するので、対応する署名に関連する副ファイルの情報は、この署名がファイル全体を用いて計算されたことを示すことになる。この場合、後の署名者がファイルを修正した場合、先の署名は整合しないものになる。一方、署名者は自分の順番が回ってきたとき全体的または部分的にそれに署名することもでき、あるいはそれに情報を追加し、その後で追加した情報の全部または一部に基づいて、あるいはこの追加を行う前にファイルが含まれていた情報の全部または一部に基づいて、自分の署名を計算することもできる。

【0026】したがって、新規の各署名を計算すると、この新規の署名がその確立を可能にした情報と一緒に書き込まれた、新しい副ファイルが作成され、あるいはその副ファイル中に新しい登録が作成されることになる。【0027】この方法の他の利点は、ファイルにその作成者が署名した後にそのファイルの有効性を確認しなければならない人物が、ある部分の内容のみに対する同意を表明することが可能であることである。このため、有効性を確認しなければならない人物は、自分の署名の計算に、自分が同意するファイルの部分のみを考慮に入れさせることができる。

【0028】本発明の他の諸特徴は、添付の図面を参照しながら以下の説明を読めば明らかになろう。

[0029]

【実施例】図1に、本発明の好ましい実施例の装置の原理の概略図を示す。図のシステムは、署名の作成または 検証に無差別に使用することができる。

【0030】この装置は、情報ファイルを処理する能力を有するコンピュータなどの情報処理装置1を含む。装置1は、既知の形で、データまたはファイルを大量記憶する手段2を備える。記憶手段2は、磁気ディスケット、光ディスク、あるいは考えられるどんな記憶装置でもよい。

【0031】さらに、好ましい実施態様では、装置1は、マイクロコンピュータ・カードなどの交換可能な携帯式電子オブジェクト(4)(交換可能電子サポートとも称する)の読取装置3に接続される。この電子オブジェクトは、既知のように、処理回路と秘密メモリ・ゾーンを含み、この秘密メモリ・ゾーンには、これらの処理回路からだけアクセス可能なデータが記録される。この秘密メモリ・ゾーンには各カード中で多様化された、すなわちカードごとに異なる、少なくとも1つの秘密データSdが含まれる。この秘密データにより、2つのカード内で展開され、2つのカードに適用される同じ入力データと各カード中で多様化されたデータとを考慮した同じ計算アルゴリズム(暗号化、署名など)が、カードごとに異なる結果を与える。したがって、この装置及び電子オブジェクトが、署名装置または検証装置を構成す

30

る。

【0032】ある変形では、交換可能電子サポート4の 秘密メモリ・ゾーンが多様化されたデータを含まず、特 定のアプリケーション用のすべてのカードで同一の、あ るいは特定のアプリケーション向けに、このアプリケー ションに対して同一のアクセス権を有する人物に委ねら れるすべてのカードで同一の秘密データSのみを含む。 実際に、この多様化は、すべてのまたは一部のユーザを 互いに区別しなければならない場合に必要である。

【0033】したがって、同じアプリケーションに関し 10 て、同じ階層レベルに属する、すなわち同一の署名能力またはアクセス権を有する、潜在的署名者間で秘密データを多様化することが可能である。一方、異なる階層レベル間には多様化が存在する。異なる階層レベルに属する複数の人物がファイルに署名するだけでよく、その識別を厳密に決定する必要のない、文書の検証だけが必要な環境では、この実施態様で十分である。

【0034】また、潜在的署名者全体が、そのレベルには関係なく、同じ秘密データを持つことも可能である。この場合は、ファイルが権限を有する1人の人物によっ 20 て署名されたことを単に検証することができる。

【003.5】もちろん、情報処理アプリケーションごとにデータを多様化する方が好ましい。

【0036】装置1は、計算アルゴリズム、特にその大容量メモリ2の一部分5に格納される主ファイルFPの少なくとも一部分の署名アルゴリズムAaを展開することのできる処理回路を含む。展開される瞬間に、アルゴリズムAaはたとえば装置1の活動メモリの一ゾーシに登録される。

【0037】さらに、装置1は、そのユーザとのインタ 30 フェース/対話手段6、特にキーボード6A、スクリーン6Bを含む。マウスや音声認識装置など例示しなかった他の手段を含むこともできる。

【0038】交換可能電子サポート4の役割は、読取装置3を介して装置1に、そのメモリに格納された多様化秘密データSdまたは非多様化秘密データSの関数であるキーKを提供することである。このキーKの作成方法は後で説明する。

【0039】キーKは、署名アルゴリズムAaの展開時に、署名SGがこのキーKと主ファイルPの少なくとも 40一部分との関数となるようにするために、装置1の処理回路によって考慮される。

【0040】後で説明するが、署名の計算で考慮される 主ファイルの部分の選択は、署名者が行うことも、シス テムによって自動的に行うこともできる。

【0041】本発明によれば、署名SGの検証を可能にするために、各署名を計算するたびに、この署名SGと、その計算に使われたデータを識別するためのパラメータまたは情報とを含む、新しい副ファイルFSが作成され、または副ファイルへの新規の登録が行われる。こ 50

の副ファイルFSは装置1によって作成され、次いでその大容量メモリ2の部分7に書き込まれる。

【0042】具体的には、副ファイルFSは、その構成パラメータのうちに、署名の計算に使われた主ファイルFPの部分を再発見するための情報INを含んでいる。それはこれらの部分のメモリ・アドレスに関係する情報のことも、主ファイル内で上記部分を再発見するためのすべての情報のこともある。

【0043】署名の計算に使われる主ファイルFPの部分を再発見するためのこれらの情報INに加えて、副ファイルFSは補足情報ICを含むことができる。

【0044】まず、署名計算アルゴリズムAaは、装置ごとに異なることが考えられる。同じ装置を署名の計算または検証に無差別に使用できなければならないことを想起されたい。ところで、所与の瞬間に、たとえばソフトウェアの進化により、署名を行わなければならない場合に、署名の計算に使われた装置が、検証に使われた装置よりもソフトウェアのより古いバージョンを利用することがあり得る。さらに、この進化とは無関係に、この2つの装置が全く異なるソフトウェアを計算に利用することもあり得る。また、署名者が複数の場合に、同一のファイルの署名が、異なるソフトウェアを利用する違った装置で計算されたことがあり得る。言い換えれば、異なる装置を署名の計算に使用することができる。

【0045】そのため、この場合、副ファイルFSを含む補足情報ICのうちで、装置を識別するためのデータ、すなわち署名の計算時に実際に利用された装置またはアルゴリズムあるいはその両方が見つかる。

【0046】先に指摘したように、キーKは携帯式電子オブジェクト4によりそれに含まれる多様化秘密データSdまたは非多様化秘密データSから計算される。多様化秘密データSdを含む電子オブジェクトは、署名者を明確に識別しなければならなくなるごとに使用しなければならない。一方、署名者がある限られたグループに属する権限を有する人物であることを検証するだけでよい場合は、秘密データが多様化されている必要はない。それがこのグループのすべての人物に共通したものであるだけで十分である。これらの原理は、従来の署名方法で知られている。

【0047】キーKの計算は、電子オブジェクト内でその処理回路に記憶されたアルゴリズムAoを展開させるステップと、このアルゴリズムによってそのメモリに含まれる多様化秘密データSdまたは非多様化秘密データSと、装置内で作成され装置から電子オブジェクトに送られる外部データEとを、キーKが同時に秘密データSdまたはSと外部データEとの関数となるように考慮に入れさせるステップとからなる。

【0048】電子オブジェクトの秘密データが多様化されている場合、検証のために利用される装置が、後でキーKを再計算する目的で、その秘密データを漏らすこと

なく再発見できることが必要である。

【0049】これは、たとえば、本明細書の冒頭に記載し、参照によりその教示を本明細書に合体する、どちらかの特許明細書に開示された方法を適合させて実施することにより、それを漏らさずかつ署名に使用された電子オブジェクトを自由に使わせずに、ある電子オブジェクトの多様化秘密データを再計算させることのできる既知のあらゆる方法を実施することにより、行うことができる。

【0050】どちらか一方の特許明細書に開示された、 10本発明の適合された方法は、副ファイルFSにそれを書き込むことにより、たとえば補足情報のうちで、検証装置の固有の回路により多様化されたデータを漏らさずに再計算または再発見させることのできる電子オブジェクトの識別データIOを、本ファイルFP及び署名SGに関連付けることからなる。これらの識別データは、たとえば、サポートの秘密メモリ・ゾーンに登録されている q個の基本キーのうちのp個の基本キーのアドレスを表す p個のパラメータから構成することができ、多様化秘密データはこれらp個のアドレスに含まれる情報の組合 20せによって構成される。

【0051】さらに、先に言及した通り、電子オブジェクトはアルゴリズムAのを展開する。一般にこのアルゴリズムは、ROMまたはPROM型の不揮発性メモリに移植され、電子オブジェクトのタイプごとに異なる可能性がある。そのため、電子オブジェクトの識別データIOはその電子オブジェクトによって展開されたアルゴリズムを、言い換えれば利用される電子オブジェクトのタイプをも表すことができる。

【0052】この場合、後で詳しく説明する署名の検証 30 の際に、特定の制御モジュールが検証装置に関連付けられる。このモジュールの構造については、後で署名検証の諸ステップの説明に関して詳しく説明する。

【0053】外部データEの作成は署名の瞬間に様々な方式で実施され、署名装置の処理回路に登録されたアルゴリズムAaに依存する。

【0054】ある実施態様では、この外部データEは、装置1の処理回路によって自動的に作成される。これはたとえばランダム・データでよい。その場合は、装置1は乱数発生機構を含む。

【0055】このような自動作成の場合、この外部データEは、検証装置がキーKを再発見できるように、副ファイルFSの補足情報ICのうちにも書き込まれる。

【0056】ある実施態様では、外部データEはファイルの署名の日時の関数であり、あるいはそれから構成される。この場合、外部データE自体、または署名検証の瞬間に再検査を可能にする情報、すなわち日時に相関された情報が、副ファイルFCの補足情報ICのうちに書き込まれる。

【0057】別の実施態様では、外部データEは、主フ 50

ァイル F P 自体から抽出されたまたは主ファイルに関係する情報から構成される。これらの情報の記憶位置及び性質は予め知ることができ、あるいは装置の処理回路により署名の計算の瞬間にランダムに決定することができる。

【0058】したがって、一変形では、外部データEは、ファイルのすべての第1(8ビット)バイトからまたは署名の計算で考慮されるファイルの第1部分のすべての第1バイトから選ばれた、所定の数n個のバイトから構成される。

【0059】この数nは、利用するバイトの記憶位置と 同様に、最終的に固定することができる。この場合、外部データEは、検証装置によるアルゴリズムA aの決定 から、この外部データEがどのように作成されたかが推論できるので、副ファイル中で参照することはとてもできない。

【0060】別の変形では、外部データEは、ファイルの名称あるいはファイルのヘッダまたはサイズ、一般にはそのファイルから引き出されるすべての情報と相関される

【0061】別の変形では、利用されるバイトの数nまたは記憶位置が、外部データの作成の瞬間に装置によってランダムに決定される。この場合、外部データEまたはこの外部データを再計算するための情報、たとえば利用されるバイトの数または記憶位置が、副ファイルFSの補足情報ICのうちに書き込まれる。

【0062】まとめると、外部データEが作成されたとき、キーKが署名者の携帯式サポート3中でこの外部データEとこのサポートに含まれる秘密データSまたはSdとの関数として計算される。

【0063】 - 場合に応じて、外部データEあるいは 検証装置に再発見させるための情報が、副ファイルFS に書き込まれる。

【0064】 - サポートの秘密データが多様化データ S D である場合、検証装置に再発見させるための識別情報 I Oがサポートから署名装置へ送られ、署名装置によって副ファイル F S に書き込まれる。

【0065】 - 署名SGが、キーKとファイルの少なくとも一部とから計算され、次いで副ファイルに書き込まれる。

【0066】 - ファイルのどの部分が署名の計算に使われたかを決定するための情報が、副ファイルに書き込まれる。

【0067】もちろん、複数の署名者が関与する場合は、各署名者ごとに異なる副ファイルまたは登録が作成される。その結果、複数の副ファイルを同一の主ファイルに関連付けることが可能となり、あるいは副ファイルが登録も当該の署名も有することになる。

【0068】1つまたは複数の署名の検証は、どちらか 一方または両方の署名者によって、あるいはこの検証用 10

に構成された装置を自由に使用できるとの条件で第三者によって行うことができる。実際に、この装置は、各署名の計算に使われた装置と類似していなければならない。さらに、この計算に使われた装置自体であってもよい。

【0069】検証操作は、署名の確立に使われたのと同じパラメータを使って各署名を再計算するステップと、再計算された署名を副ファイルに書き込まれた対応する署名と比較するステップとからなる。そのために、検証装置は処理回路と比較回路を備えている。

【0070】検証を観察していた侵入者が結果を私利のために利用するのを避けるため、検証装置は、再計算された署名が処理回路及び記憶回路の外に決して漏れず、比較の結果だけが指示されるように構成された、処理回路と記憶回路を有することが好ましい。したがって、再計算に必要なデータは、検証装置のメモリの秘密ゾーン中で処理され、再計算された署名は、比較の結果が示された後に抹消される。

【0071】署名を再計算されたできるようにするため、先に指摘した通り、検証装置はまずその署名を得る 20 ために使われたキーKを再計算できなければならない。ところで、このキーは署名者に固有の携帯式電子オブジェクトのメモリの秘密ゾーンに格納されている多様化秘密データSdまたは非多様化秘密データSから計算されたことを想起されたい。

【0072】秘密データが多様化されたものである場合、先に言及したように前掲の特許明細書に記載されている方法を適合させることにより、装置は、メモリの秘密ゾーンと、このゾーンに含まれる情報の処理回路とを備える特定の制御モジュールを含むことができ、これら30の情報がこのモジュールから出るのを避けるようになっている。

【0073】ある実施態様では、このモジュールは装置中に常駐する。

【0074】一変形では、このモジュールは、署名者が利用したものと類似のメモリとマイクロコンピュータを備えた携帯式電子オブジェクト4によって構成される。

【0075】好ましい実施例では、署名者が自由に使用できる携帯式電子オブジェクトのいくつかまたはそれぞれが、署名の検証モジュールとして利用できる。

【0076】したがって、電子オブジェクトは署名を可能にするだけでなく、同じファミリーのカードによって、すなわち、たとえばベースの同じ秘密データから出発してあるいは前掲の特許明細書に記載されているようにして作成された多様化秘密データSdを有するカードによって計算されたすべての署名の検証も可能にする。

【0077】この場合、どの電子オブジェクトの多様化データも、署名を検証する目的で、同じファミリの電子オブジェクトのいくつかまたはそれぞれによって再計算または再構成することができる。もちろんこの場合、検 50

4

証に使われる電子オブジェクトは再計算可能な署名も再 構成された多様化データも供給しない。

【0078】これにより、同一の電子オブジェクトを誰が使って署名し検証することもできるが、署名者が他人の署名を複製することができないようになる。

【0079】したがって、前掲の特許明細書の教示を適用する場合、制御モジュールの秘密ゾーンが可能な q 個のパラメータを含むだけで十分であり、副ファイル内で、ある署名 S G に関連する識別情報 I Oを読み取ると、この識別情報によって指定されるアドレスの内容を決して漏らさずに読み取ることにより、モジュールがその処理回路中でこの署名の計算に使われた電子オブジェ

クトの秘密データSdを再構成することが可能になる。

【0080】データが多様化されたものでない場合は、装置が、秘密データSがその中で再生されるメモリの秘密ゾーンを有するモジュールと、この秘密ゾーンのデータがこれらの処理回路によってしかアクセス可能でないように構成された処理回路とに結合されていれば十分である。ある実施例では、このモジュールが装置に常駐し、処理回路が装置の処理回路であってよい。一変形では、モジュールが携帯式電子オブジェクトから構成される。好ましい実施例では、署名者が自由にできる各携帯式電子オブジェクトを検証モジュールとして利用できる

【0081】検証装置は、この目的で署名段階で副ファイルFSに書き込まれた情報(外部データE自体、日時など)のおかげで、外部データEを再発見できるように構成されている。

【0082】次に、外部データEと、このモジュールのおかげで再発見され、したがって署名の計算時に利用されていたものに対応することが感知された、多様化秘密データまたは非多様化秘密データとからキーKが、再計算される。このキーKの再計算では、秘密データが漏らされず、したがってこの秘密ゾーンに関連する回路によって、すなわち実施態様に応じて装置の回路または携帯式電子オブジェクトの回路によって実施されることが必ず必要である。

【0083】装置の処理回路は次に、副ファイルFSから、主ファイルのどの部分が元の署名の計算に使われたかを決定し、再計算されたキーKと主ファイルの前記部分とを考慮に入れて署名SG′を秘密裏に再計算する。

【0084】最後に、比較回路が、再計算された署名SG'を副ファイル中で読み取られた署名SGと比較し、次いで装置は、自らが備える表示手段を用いて検証を行う人物に比較の結果だけを示す。

【0085】したがって、前記の好ましい実施例は、オブジェクト中でキーKを計算させ、次いで装置の処理回路にこのキーKと主ファイルFPの少なくとも1つの部分との関数として署名を計算させる。

【0086】一変形では、署名はオブジェクト中で計算

され、したがって外部データEを生成する必要がない。この場合、装置に記録されたアルゴリズムAaは、その処理回路がファイルの選択された部分と、場合によっては日時や名称、サイズなど考慮に入れるべき他の複数のパラメータとを生成し、オブジェクトに送るようになっており、オブジェクトの回路が計算終了時にファイルの諸部分と情報処理装置から受け取った他のパラメータとの関数である署名SGを復元し、次いでこの署名を副ファイルFSに書き込むために装置に送る。したがって、匹敵するがキーを情報処理装置に転送する必要のない結 10果が得られる。一方、他の1つまたは複数のパラメータが考慮に入れられる場合は、それを再発見するための情報を副ファイルに書き込まなければならない。

【0087】オブジェクトによって署名を計算するこの場合、装置の回路が基本的機能を有するように設計される。情報処理装置に記憶されるアルゴリズムAaは、オブジェクト及び大容量メモリに含まれるファイルとの交換が可能なように最小限に減らされる。

【0088】しかし、この変形では、好ましい態様よりも進んだ計算の可能性とアルゴリズムを有する、携帯式 20電子オブジェクトの使用が必要である。実際に、前記の好ましい態様では、オブジェクトの処理回路が入ってくるオーダに応答して、それに含まれる秘密データSまたはSdと外部データとの関数である結果を供給することが予めできるだけでよい。

【0089】本発明の物理的及び論理的実現は当業者の 技量の範囲に含まれるものであり、詳しく説明する必要 はない。

【0090】主ファイルFPの署名は、主ファイルとその副ファイルFSが、計算に使われたのと同じ装置上に 30 あるとき、あるいは主ファイルとその副ファイルFSが異なる装置に転送された後に、検証することができる。

【0091】この転送は、本発明の目的ではない。これは既知のどんな手段や方法によっても実施できる。データ行ごとの電子転送でも、ディスケットなどの物理的サポートを用いた転送でも、他のどんなタイプのデータ転送でもよい。明らかに、主ファイルとそれに関連する副ファイルを、この操作をそこで実施したい場合、署名の検証を実施できる装置、すなわち適切な論理構造を有する装置に転送することが望ましい。

【0092】本発明を容易に実施するには、署名者または署名の検証者であるシステム・ユーザとの容易な対話、すなわち人間工学的で気持ちのよい対話が可能なシステムを実現することが好ましい。

【0093】したがって、本発明を、MICROSOF T社の"WINDOWS"環境の下で機能するような対 話ウィンドウの利用が可能な、ファイル処理ツール上で 実施することが好ましい。

【0094】図2に、あるファイルに付随する署名の計算または検証を開始するためにオープンすることのでき 50

る基本的対話ウィンドウを示す。

【0095】アプリケーションのタイトル8が、ウィンドウ上部のタイトル・バー9に現れており、メニュー・バー10でメニューが利用可能である。

【0096】最初のメニュー"MODE"(モード)で、「署名」モードまたは「署名検証」モードを選択することができる。

【0097】第2のメニュー"FICHIER"(ファイル)で、装置のメモリに含まれ、ユーザが署名したいまたは署名を検証したいファイルのタイプを何でも選択することができる。たとえば、テキスト・ファイル、データ・ファイル、図面ファイルなどである。

【0098】第3のメニュー"SELECTION" (選択)には、少なくとも「署名」モードが活動状態のときにアクセスできる。これを使うと、後で詳しく述べる「手動選択」機能または「自動選択」機能にアクセスすることができる。

【0099】第4のメニューの"OPTIONS"(オプション)で、たとえばある署名に既に使われたサポートを選択し、あるいは新しいサポートの諸特性を決めることができる。これらの概念については後で詳しく説明する

【0100】最後に、エイド・メニュー"?"が存在することもある。

【0101】図3及び4は、メニュー"FICHIE R"によってあるファイルが活動化され、メニュー"MODE"によって署名検証モードが活動化されたときにオープンできるウィンドウの2つの変形を示す。これらの変形には、最小の違いしかないが、それについては必要になるたびに明らかにする。

【0102】検証モードが活動化されているとき、メニュー "SELECTION"がアクセス可能である必要のないことが好ましい。一方、メニュー "FICHIER"と "MODE"はアクセス可能でなければならない。

【0103】最初の画面"SOURCE"(ソース)1 1が現れる。これは有効性を確認されたファイルの状態 に関する情報を含み、その名称と、署名されているか否 かと、サイズとファイルの日付けと、それが配列されて いるリストとを示す。

【0104】 さらに、第2の画面"SIGNATUR E" (署名) 12は、このファイルに関連する署名の番号または名称あるいはその両方を示す。

【0105】図3の変形では、この第2画面12の各署名が、第1ゾーン13に示された名前、この場合は"Pierre"、"Paul"などによってマークされる。図4の変形では、この第2画面12の各署名が、装置によってデフォルトとして与えられ、第1ゾーン13に示される順序番号"Sign l"、"Sign 2"によってマークされる。

【0106】第2ゾーン14は、活動状態の署名が、そ の名前(図3)または番号(図4)によって示される。

【0107】図3の第3の画面"INFORMATIO N" (情報) 15では、検証中の署名 "Pierre" がファ イル全体に基づいて計算されたことを示す "selection totale"(全体選択)の語が表示されている。図4に対 応する画面では、検証中の署名"Sign 1"がファ イルの一部分に基づいて計算されたことを示す "select ion manuelle" (手動選択) の語が表示されている。

【0108】その上、この第3画面15のゾーン16に 10 は、検証中の署名の計算に使われたサポートの名称が示 されている。

【0109】 "OK" または "STOP" ボタンは、こ の画面 1 5 に置かれ、たとえばマウスまたはキー 6 A で ポインタが移動されたためにアクセス可能となり、検証 の開始または中止を可能にする。

【0110】画面15の別のゾーン17には、"OK" ボタンによって検証開始が有効とされた後の検証計算の 進行状況が百分率で表示される。さらに、ゾーン17 は、その長さで進行状況を示すバーを表示することがで 20 きる。

【0111】署名の作成または追加中に開くことのでき るウィンドウを図5及び6に示す。「署名」モードの選 択は、"MODE"メニューから行われ、"MODE" メニューには、アプリケーションの開始時に、または 「検証」モードから、あるいはもちろん「署名」モード 自体が有効とされた時にアクセス可能となる。

【0112】「署名」モードが活動化された時に、デフ ォルトによりファイルの全体選択が行われる。すなわち 署名がファイル全体から計算されることが好ましい、し 30 かし、後述するように、ファイルの1つまたは複数の部 分の手動選択も実施できる。

【0113】「署名」モードが活動化されると、メニュ 一全体がアクセス可能になる。

【0114】図5に、「署名」モードと手動選択が活動 化されている時に開くウィンドウを示す。

【0115】開かれたウィンドウは、情報画面15に活 動状態のモードが署名計算モードであることが示され、

"selection manuelle" の語が平文で表示されている点 以外は、図3及び4のそれに類似している。

【0116】デフォルトによって選択が行われる場合、 図には示していないが、図5のそれとただ1つの違いが あるウィンドウが開かれることに留意されたい。すなわ ち、情報の画面15に、 "selection manuelle"の代り に "selection totale" の語が表示されている。

【0117】その上、署名中のファイルに関する名称と 情報が第1画面"SOURCE"に表示され、進行中の 署名の名称と番号が第2画面12の第2ゾーン14に表 示される。

【0118】最後に、第3画面15の特定のゾーン16 50

に、進行中の署名の計算に使われるサポートの名称が書 き込まれる。

【0119】好ましい一実施例では、情報画面15の "OK"ボタンを操作すると、任意にまたはデフォルト によって全体選択が選ばれたとき、署名計算が開始され る。

【0120】一方、この好ましい実施例では、手動選択 を選ぶと、図6に表すウィンドウが開かれる。このウィ ンドウは、マウスまたは処理装置のキー6Aのタッチに よって移動されるカーソルなど、それ自体は既知のカー ソルによって、ファイルの内容を表示し、いくつかのゾ

【0121】以前のウィンドウに表示されていた画面 "SOURCE"と"SIGNATURE"が、唯一の 画面18で置き換えられ、画面15 "INFOMATI ON"が存在し続けるとき、画面18にファイルの内容 が表示される。

【0122】ファイルの1つまたは複数の部分の選択 は、マウスまたはキー・タッチによってカーソルを移動 することにより、手動で行うことができる。この図6の 例は、37バイトから構成されるテキスト・ファイルの ある部分19 (ブロックとも称する) の選択を示してい る。情報画面は、ブロック数と選択されたバイトの総数 を示す。

【0123】このウィンドウは、ファイルの異なる部分 を調べる可能性を与える目的でファイルを画面に対して 移動するための、それ自体は既知の1つまたは複数の直 線状セレクタ20、21を備えることができる。第1の セレクタ20は、たとえば現行ページ内での移動を可能 にし、第2のセレクタ21はページ間の移動を可能にす

【0124】最後に、"OK"ボタンを操作すると、選 択が有効になり署名の計算が開始する。

【0125】 "OPTIONS" メニューは、たとえば 署名の際に新規サポートの諸特性をシステムに指定し、 あるいは検証の際に既に指定されていたサポートの諸特 性を調べることができる。

【0126】したがって、署名にどのタイプのカードを 使うかをシステムに指定したい新規署名者がその有効性 を確認しなければならない。

【0127】カードなどその特性が他人によって既に再 入力されているサポートを新規署名者が使用する場合、 このメニューによってそれを指定する。

【0128】有効性確認により、図7のウィンドウに一 致するウィンドウ "СА R T E" (カード) が開かれ る。このウィンドウは、新規署名の計算に使われる新規 サポートの定義の様々なパラメータを捕捉するための諸 ケースを含んでいる。異なるアルゴリズムまたは様々に 多様化されたキーを含むサポートが計算時に識別でき、 最終的検証が行えるのは、このメニューのおかげであ

ーンを選択することができる。

る。

【0129】したがって、とりわけこのメニューのおかげで、当該のサポートでアクセスが可能になるアプリケーション "Ref Appli" (テキスト、テーブルなどの処理) を示すことができる。さらに、システムが正しく機能できるように、関係するサポートのタイプとそれに含まれるキーのバージョン ("Ref cle"、"versioncle")を正確に識別することができる。さらに一般的に、このメニューは、計算及び検証のためにサポートが自由に使用できるように、あるサポートに関する必要な 10 すべてのパラメータをシステムに指定することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明を実施するための好ましいシステムの原理を示す概略図である。

【図2】署名段階または検証段階でのユーザとシステム の対話のある画面の好ましい配置を示す図である。

【図3】署名段階または検証段階でのユーザとシステム

の対話のある画面の好ましい配置を示す図である。

【図4】署名段階または検証段階でのユーザとシステムの対話のある画面の好ましい配置を示す図である。

【図5】署名段階または検証段階でのユーザとシステムの対話のある画面の好ましい配置を示す図である。

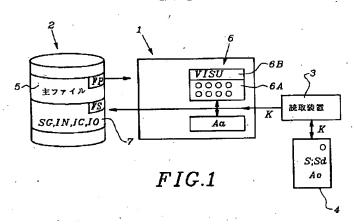
【図6】署名段階または検証段階でのユーザとシステムの対話のある画面の好ましい配置を示す図である。

【図7】署名段階または検証段階でのユーザとシステム の対話のある画面の好ましい配置を示す図である。

【符号の説明】

- 1 情報処理装置
- 2 大容量メモリ
- 3 読取装置
- 4 交換可能電子サポート (携帯式電子オブジェクト)
- 5 主ファイル (FP)
- 6 インタフェース/対話手段
- 7. 副ファイル(FS)

【図1】



[図2]

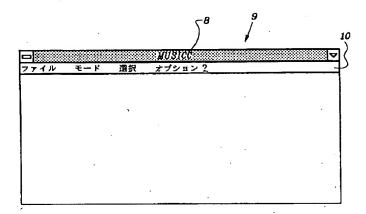
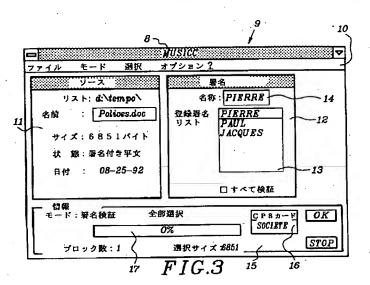
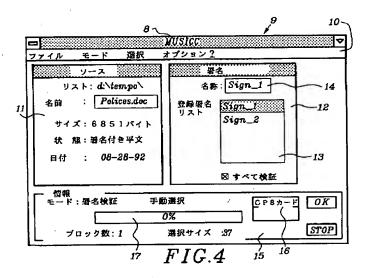


FIG.2

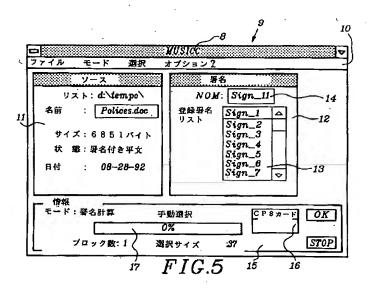
【図3】



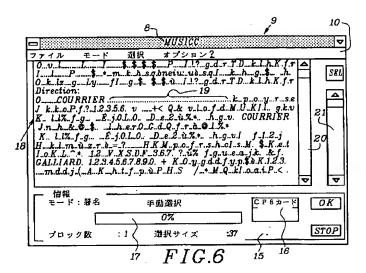
[図4]



【図5】



【図6】



【図7】

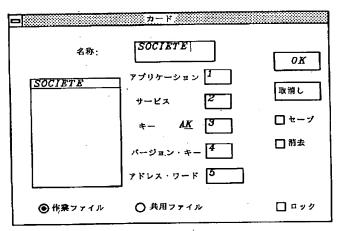


FIG.7

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:
☐ BLACK BORDERS
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
FADED TEXT OR DRAWING
☐ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
☐ LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.